PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-022708

(43)Date of publication of application: 21.01.2000

(51)Int.Cl.

H04L 12/28 H04B 7/26 H04L 12/46 H04L 12/56 H04L 29/06

(21)Application number: 10-189126 (22)Date of filing:

03.07.1998

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

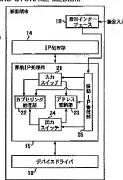
(72)Inventor: KOTOYA SHUHEI

(54) MOBILE TERMINAL FOR MOBILE IP SYSTEM AND STORAGE MEDIUM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize a mobile IP function without revising an existing IP protocol processing section when communication is made to a mobile destination network by using the mobile IP protocol.

SOLUTION: A mobile terminal 2 used for a mobile IP system conducting processing corresponding to a mobile IP protocol is provided with a mobile IP processing section 15 that realizes the mobile IP protocol and the mobile IP processing section 15 is placed at a lower layer of an IP processing section 14 that conducts processing of the IP protocol to eliminate the need for a mobile IP protocol processing function in the IP processing section, in the mobile terminal of the mobile IP system.



(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

Citation 2

(11)特許出願公開番号 特開2000-22708

(P2000-22708A) (43)公開日 平成12年1月21日(2000.1.21)

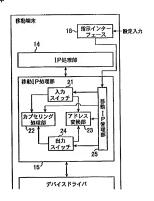
(51) Int.Cl.7		識別配号	FI			テーマコード(参考)	
HO4L	12/28		H04L 1	1/00	3 1 0 1	B 5K030	
H04B	7/26		H04B	7/26	1	M 5K033	
H04L	12/48		H04L 1	1/00	310	C 5K034	
	12/56		1	1/20	102	A 5K067	
	29/06		13/00		305A		
	,		審查請求	未請求	請求項の数5	OL (全 9 頁)	
(21)出願番号		特願平10-189126	(71)出願人	000003078 株式会社東芝			
(22)出廣日		平成10年7月3日(1998.7.3)				果之 川崎市幸区堀川町72番地	
			(72)発明者 琴屋 秀平 東京都府中市東芝町 1 番地 株式会社東芝 府中工場内				
			(74)代理人	100058/ 弁理士	179 鈴江 武彦	(外6名)	

(54) 【発明の名称】 移動 [Pシステムの移動端末及び記録媒体

(57)【要約】

【課題】 本発明は、移動IPプロトコルを用いて移動 先ネットワークにて通信する場合に、既存 1 Pプロトコ ル処理部に変更を加えることなく移動IP機能を実現で きる。

【解決手段】 移動 1 Pプロトコルに対応した処理を行 う移動 I Pシステムに用いられる移動端末2であって、 移動 I Pプロトコルを実現する移動 I P処理部 1 5 を設 けるとともに、この移動IP処理部をIPプロトコルの 処理を行う I P処理部 1 4 の下位に配置して、 I P処理 部における移動IPプロトコル処理機能を不要とした移 動IPシステムの移動端末。



Fターム(参考) 5K030 HA08 HD09 JT02 ND09

5K033 CB01 CB09 CC01 DA05 DA19 DB12 5K034 DD03 KK27 5K067 AA22 AA41 BB21 EE02 HH00 HH21

10

【特許請求の範囲】

【請求項1】 移動 I P プロトコルに対応した処理を行う移動 I P システムに用いられる移動端末であって、 前記移動 I P システムに用いられる移動端末であって、 けるとともに、この移動 I P 処理部を I P プロトコルの 処理を行う I P 処理部の下位に配置して、前記 I P 処理 節における移動 I P プロトコル処理機能を不要としたこ とを特徴とする移動 I P システムの移動端末、

1

【請求項2】 移動IPプロトコルに対応した処理を行う移動IPシステムに用いられる移動端末であって、送受信パケットに対し、前記移動IPプロトコルに対応 1た処理を行う第1の処理部と、

いたのでは、アメリンのよるに、 送信パケットの送信元アドレスを移動先のネットワーク で取得したアドレスに入れ替えるとともに、受信パケッ トの送信先アドレスを移動前のホームアドレスに入れ替 えることで、下位処理部分に対しては移動先のネットワ 一クに属する端末であるように見せかける第2の処理部 とを備え、

送受信パケットに対する処理を前記第1及び第2の処理 部と間で切り替え可能に構成されたことを特徴とする移 20 動1Pシステムの移動端末。

【請求項3】 請求項1の移動IPシステムの移動端末 において、

請求項2における前記第1の処理部及び前記第2の処理 部を前記移動1P処理部に備え、

かつ、送受信パケットを前記第1及び第2の処理部の何 れで処理するかについて、当該移動1P処理部よりも上 位から切替制御をしてパケット処理の選択を可能とした 移動1Pシステムの移動端末。

【請求項4】 移動IPプロトコルに対応した処理を行 30 う移動IPシステムに用いられる移動端末を制御するプ ログラムであって、

前記移動IPプロトコルに対応した処理機能は備えず、 IPプロトコルの処理のみを行うIP処理手段と、

前記移動 I Pプロトコルを実現するとともに、前記 I P 処理手段の下位に設けられる移動 I P処理手段としてコ ンピュータを機能させるためのプログラムを記録したコ ンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【請求項5】 移動IPプロトコルに対応した処理を行 う移動IPシステムに用いられる移動端末を制御するプ 40 ログラムであって、

送受信パケットに対し、前記移動 I Pプロトコルに対応 した処理を行う第1の処理手段と、

送島パケットの送信元アドレスを移動先のネットワーク で取得したアドレスに入れ替えるとともに、受信パケットの送信先アドレスを移動前のホームアドレスに入れ えることで、下位処理部分に対しては移動先のネットワークに関する端末であるように見せかける第2の処理手 部と間で切り替える切替手段としてコンピュータを機能 させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取 り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は移動 I Pシステム の移動端末及び記録媒体、更に詳しくはクライアントの 移動先から移動 I Pプロトコルを実現するための移動 I Pシステムの移動端末及び記録媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、計算機 (PC, WS)の小型・軽 量化による電池駆動が実現し、またインターネットの発 建物に伴う通信インフラストラクチャの整備が進んでき ている。これにより、例えばあるネットワーク(ホーム ネットワーク)で使用する計算機 (移動端末)を他のネ ットワークに移動させ、インターネット等を介してホー ムネットワークに接続して使用することも可能となって いる。

[0003] ここで、移動端末の接続場所が変化した場合でも、その移動端末があたかもホームネットワークに接続されているかのように他の計算機からアクセスでき、また他の計算機に対しても同じ計算機環境でアクセスできるようにするために、移動 I Pプロトコルが開発されている。

【0005】ところで、上記移動1Pプロトコルを実現したときのシステム構成には種々の形態が考えられる。この中でもNCG(ネットワーククリプトゲート)システムといわれるものがある。このNCGシステムを例にとって、移動1Pシステムについて具体的に説明する。【0006】NCGシステムでは、まず端末が移動すると、当該移動端末はホームネットワク上に存在するホームエージェント宛に自己が移動した旨、並びに移動だで新たに取得した気付けアドレスを通知する。こうしてホームエージェントに移動の登録を行うことで、上記代理受信及び移動先へのパケット転送が行われるようにな来

[0007] ここで、移動後の移動端末に対し、パケット送信したい通信相手は移動端末がどこに移動したか知らないため、移動前と同様に移動端末のボームアドレス宛に通信パケットを送って

て、移動先へ転送する。

【0008】この転送の際に、ホームエージェントから 移動端末宛への新たな1Pヘッダが、通信相手からのパ ケットの外側に付加される。こうしてカプセリングされ たパケットが送信される。移動端末側では付加された1 Pヘッダを取り去った後、元のパケットを処理する。

【0009】また移動先の端末から通信相手へのパケットはホームアドレスを送信元アドレスとして直接送信される。この結果、NCGシステムにおける移動端末と任意の通信相手との通信は、常にホームエージェントを経 10 由した三角経路で行われることとなる。この場合、通信相手・ホームエージェント、ホームエージェント~移動先の端末、移動先の端末、一個信相手がこの三角形の各辺である。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】ところで、移動端末が 移動 I P プロトコルを実現して、上記移動 I P プステム に対応できるようにするためには、例えば従来の I P プロトコル処理部(I P 処理部ともいう)に変更を加え、 端末上で移動 I P 機能を認識し処理するように変更する 20 必要がある。

【0011】しかしながら、既存のIPプロトコル処理 部に変更を加えたのでは、システムの他の部分との整合 性を取るのが困難な場合がある。また、例えば移動IP プロトコルに対応していない計算機を、移動IPシステ ム用の移動端末に改造しようとする場合、従来のIPプ ロトコル処理部自体を変更するやり方は簡便な方法とは いえない。

【0012】したがって、より効率的かつ殿通性のある 移動 I P プロトコルの実現手段が求められている。一 方、移動端末が移動 I P プロトコルを用いて移動した場 合、通信経路が常にホームエージェントを経由した冗長 まっ を当角経路となっていることから問題を生じることもあ ま

【0013】すなわち移動IPプロトコルでは、移動した先でもあたかもホームネットワーク上に接続されているかのようにアクセスできるという利便性を提供する代わりに、冗長な三角経路によるオーバヘッドの増大を生じているのである。

【0014】ここで移動端末が上記したような通信相手 40 と通信する場合には、移動 IP 機能が十分に生かされて おり、利便性の大きさがオーパヘッドの増大に勝ってい あといえる。

【0015】しかし、例えば移動先のネットワークに接続されたプリンタなどのローカル資源にアクセスする場合は、通信の効率が極めて悪いものとなる。この場合は、物理的には同ーネットワークに接続されているにもかかわらず、通信は常にホームネットワークを経由しな

【0016】また、移動端末はホームネットワークのアドレスで他の計算機にアクセスすることから、移動先のシステム環境によってはネームサービス等の各種サービスが利用できない場合もある。

【0017】このような問題を回避し直接移動先の計算機やプリンタ等のローカル資源にアクセスするためには、移動先で移動 I Pプロトコルを使用せずに、移動端末がその移動先ネットワークに属するクライアントとればよい。しかし、そのためには移動端末自体の I Pアドレスの変更が必要であり、端末計算機の再立ち上げを行わなければならない。また、端末の I Pアドレスを変更すると、移動前の環境でのアクセスはできなくなってしまう。

[0018]本発明は、とのような実情を苦慮してなされたもので、その第1の目的は、移動1Pプロトコルを 用いて移動先メットワークにて通信する場合に、既存1 Pプロトコル処理部に変更を加えることなく移動1P機 能を実現できる移動1Pンステムの移動端末及び記録媒 体を提供するととはある。

【0019】第2の目的は、移動IP機能を確保しつつ も、移動先ネットワークのローカル資源に対してアクセ スする場合には、ホームエージェントを介することなく 値を制度することを可能として三角経路のオーパヘッド を開放できる移動IPシステムの移動端末及び記録媒体 を提供することにある。

[0020]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため に、請求項 1 に対応する発明は、移動 1 P プロトコルに 対応した処理を行う移動 1 P システムに用いられる移動 30 端末についてなされたものである。

【0021】この端末においては、移動IPプロトコル を実現する移動IP処理部が設けられるとともに、この 移動IP処理部がIPプロトコルの処理を行うIP処理 部の下似に色質されている。

【0022】したがって、IP処理部における移動IPプロトコルを プロトコル処理機能を不要とし、移動IPプロトコルを 用いて移動先ネットワークにて通信する場合に、既存の IPプロトコル処理部に変更を加えることなく移動IP 機能を実現することができる。

仮能を失現することがでる。 【0023】次に、請求項2に対応する発明は、移動 I Pプロトコルに対応した処理を行う移動 I Pシステムに 用いられる移動端末についてなされたものである。この 移動端末には、送受信パケットに対し、移動 I Pプロト コルに対応した処理を行う第 I の処理部と、送信パケットの送信元アドレスを移動先のネットワークで取得した アドレスに入れ替えるとともに、受信パケットの送信先 アドレスを移動前のホームアドレスに入れ替えること で、下位処理部分に対しては移動先のネットワークにと で、下位処理部分に対しては移動先のネットワークに

30

[0024] そして、送受信パケットに対する処理は、 第1及び第2の処理部と間で切り替え可能に構成されて いる。したがって、移動1P機能を確保しつつも、移動 先ネットワークのローカル資源に対してアケセスする場 合には、ホームエージェントを介することなく直接通信 することを可能として三角経路のオーバへッドを削減す ることができる

【0025】次に、請求項3に対応する発明は、請求項 1の移動 I Pシステムの移動端末において、請求項2に おける第1の処理部及び第2の処理部を移動 I P処理部 10に備えたものである。

【0026】さらに、送受信パケットを第1及び第2の 処理部の何れで処理するかについて、当該移動 I P処理 部よりも上位から切替制御をしてパケット処理の選択を 可能としている。

[0027] したがって、請求項1及び2に対応する発明における作用効果を組み合わせることができる。次に、請求項4に対応する発明は、請求項1に対応する発明は、請求項1に対応する発明をコンピュータに実現させるプログラムを記録した記録級体である。

[0028] この記録媒体から読み出されたプログラム により制御されるコンピュータは、請求項 1 の移動端末 として機能さ、次に、請求項 5 に対応する発明は、請 求項 1 に対応する発明をコンピュータに実現させるプロ グラムを記録した記録媒体である。この記録媒体から読 み出されたプログラムにより制御されるコンピュータ は、請求項 2 の移動端末として機能する。

[0029]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て説明する。

(発明の第1の実施の形態)図1は本発明の実施の形態 に係る移動端末を適用する移動IPシステムの一例を示す構成図である。

[0030] この移動 I Pシステムは、N C Gシステム として構成されるものであり、ホームネットワークとし でのネットワークAにホームエージェントサーバ1、当 該ネットワークに所属するクライアントである移動端末 2、その他図示しない管理サーバ等が接続されている。 このネットワーク A は、ルータ3を介してインターネット 4 に接続され、さらにネットワークB、C等の他のネ 40 ットワークに接続されている。

[0031] ここでネットワークCには、移動端末2の 通信相手となるクライアント5が設けられている。また、ネットワークBは、本実施形態において移動端末2 が移動する訪問ネットワークであり、プリンタ6やDH Cサーバ7等のハードウエア資源が設けられたものである。

【0032】移動端末2は、IPプロトコルを処理する

ョン等からなる。移動端末2はネットワークAに属する 固有のIPアドレスN(以下、単にホームアドレスとも いう)を有している。

【0033】 このIPアドレスNはネットワークAに対 応したIPアドレスであり、端末の移動後も変更される ことはない。すなわちIP処理部は、常に、自己にIP アドレスNが割り当てられたものとして動作する。ま た、移動端末2には、移動IPプロトコルに対応する処 理略を備え、ネットワークAからネットワークBへの移 動があってもホームエージェントサーバIを介する通信 が可能となっている。

【0034】なお、図1に示すように、ホームエージェントサーバ1にはIPアドレスHA、ネットワークBへ移動後の移動端末2には気付けIPアドレス(以下、単に気付けアドレスともいう)CoA、クライアント5にはIPアドレスCH、プリンタ6にはIPアドレスPが割り当て5れている。

[0035] ここで本実施形態におけるポイントの一つ は、移動端末2にていかに移動! Pプロトコルを実現さ 20 せるかということであり、その手法が図2に示されてい る。図2は本実施形態の移動端末のシステム構成例を示 す図である。

【0036】 同図(a) 及び(b) に示すように、移動 螺末のシステムは、上位から下位に向けて順に、アプリ ケーションやの5(オペレーティングシステム)からな る上位処理部分11、ソケット1/F12、TCP/I P処理部13、IP処理部14、移動1P処理部15、 デイスドライバ16及びハードウエア17が設けられ ることで構成されている。

[0037] この移動端末20特徴は、IP処理部14 と一般的なデバイスドライバ16との間に移動IP処理 部15が増入されることで、移動IPプロトコルが実現 されていることである。すなわちIP処理部14自体に は移動IPプロトコルに対応する変更が加えられること はない。

[0038] I P処理部 I 4は、移動端末2の移動にか かわらず常にホームネットワークで取得した I Pアドレ スNを保持し週常の I Pプロトコルを処理する。これに より、当該 I P処理部 I 4より上位のレベルでは、I P プロトコルに関する処理はすべてホームアドレスNを用 いて実行される。

【0039】移動IP処理部15は、移動端末2がホームネットワーク以外のネットワークに移動したときには 移動先のネットワーク情報を積む、移動IPプロトフルトに関する処理。すなわち移動IP機能を実現する。また、IPプドレスの変換等処理を行って、ネットワーク移動に伴う状態変更を全て吸収し、IP処理部1月処理が1分してその状態変更(端末移動)を意識させないように 等を用いた場合の構成例であり、図2(b)は、OSと してウインドウズ等を用いた場合の構成例である。ここ で図2(b)に示す移動 I P処理部 I 5では、I P処理 部 1 4 の出力を一旦擬似デバイスドライバ I 5 a で受 け、これを移動 I P処理本体 I 5 b に引き渡して実態的 な処理を行う。

【0041】次に移動 I P処理部 I 5のより具体的な構成について説明する。図3は本実施形態の移動端末の一例を示すプロック構成図である。同図に示すように移動I P処理部 I 5 は、入カスイッチ 2 1 、カプセリング処 10理部 2 2 、アドレス変換部 2 3、出力スイッチ 2 4 及び移動 I P管理部 2 5から構成されている。

[0042] ここでまず入力スイッチ21は、移動IP 管理部25からの指示に従って送信パケットを処理すべ き処理部として、カプセリング処理部22又はアドレス 変換部23を選択する。

[0043] カブセリング処理館22は、移動1P管理 部25か5気付けアドレスを取得し、移動1Pプロトコ ルのカプセリング処理(デカでリング処理)を行う。 アドレスを取得し、これを用いて移動先の計算機等に直 後パケットを送信する場合のアドレス変更及びパケット 国構成を行う。

【0044】出力スイッチ24は、移動IP管理部25 からの指示に従って受信パケットを処理すべき処理部と して、カブセリング処理部22又はアドレス変換部23 を選択する。

【0045] 図4は本実施形態の移動 IP管理部の構成 例を示すプロック図である。移動 IP管理部ともは、移動 IP処理の対態を管理し、デフォルトルート機構等を30 管理する。具体的には図4に示すように、気付アドレス 等取得部31、気付アドレス等格納部32、移動 IP登 線部33、振分設定情報格納部34及び入力スイッチ切 替指示部35とからなっている。

【0046】これらの構成によって、移動 I P管理部2 5には、気付け I PアドレスCoAや必要なMACアドレス、その他の移動先で必要な情報を取得し、入力スイッチ21、カブセリング処理部22、アドレス変換部23及び出力スイッチ24に提供する機能と、これらの取得情報及びホームネットワークの情報から自己のホーム40エージェントサーバ1に移動登録を行う機能とが設けられている。

[0047] ここでまず気付アドレス等取得部31は、 DHCPサーバアやDNSサーバ等に依頼し、気付け I Pアドレス等を格納して気付アドレス等格格館32に格 納する。気付アドレス等格納部32には、気付 I Pアド レス等の移動形で必要な情報やホームネットワークでの I Pアドレス等の移動下で必要が 気付アドレス等格納部32に格納された情報を用いてホ ームエージェントサーバ1に対する移動登録を行う。

【0049】振分設定情報格納部34は、図3に示す指 示インターフェース18を介して発信パケットの振り分 け設定情報を格納する。このパケット振り分け設定情報 は、移動端末2が他ネットワークに移動した場合に、そ の送信パケットの送信元アドレスに気付けアドレスを付 けるか、ホームアドレスを付けるかの判定基準となる情 報である。この情報は、端末移動後に使用者の判断によ り、あるいは取得されたローカル資源についての情報に 基づき自動的に振分設定情報格納部34に設定される。 【0050】入力スイッチ切替指示部35は、振り分け 設定情報を入力スイッチ本体36に与え、同入力スイッ チ本体36に送信パケットの振り分けを実行させる。な お、図4においては、振分設定情報格納部34及び入力 スイッチ切替指示部35は、入力スイッチ21及び移動 IP管理部25の双方に共通する構成として示されてい る。これは指示インターフェース18からの設定情報が 管理部としての移動 I P管理部 2 5 を経由することを示 すもので、実態的な構成はいずれに属していてもよい。 また、振分設定情報格納部34及び入力スイッチ切替指 示部35を完全に移動 IP管理部25のみに属する構成 とし、入力スイッチ21から必要な設定情報を問い合わ せるような構成としてもよい。

【0051】次に、以上のように構成された本実施形態 における移動IPシステムの移動機束の動作を説明す る。図1において、例えばネットワークAがある会社の 支知に設置されており、またネットワークBはその会社 の本社に設けられているとする。

[0052] 移動端末2の所持者は出張等で本社に出向 ま、当該端末2をネットワークBに接続したとする。移 動端末2では移動が検知され、もしくは利用者から移動 したことがを適知されると、気付アドレス等取得部31 からDHCPパケットが出力され、当該ネットワークB における気付け I PアドレスCo Aが取得される。

【0053】 この気付 I Pアドレスは移動 I P管理部 2 5の気付アドレス等格納部 3 2に設定され、ホームエージェントサーバ1 への移動登録送信やカブセル化処理に使用される。また移動 I P管理部 3 2 の気付アドレス等格納部 3 こには、気付けアドレスだけでなくデフォルトゲートウェイアドレスやデフォルトのネームサービスのサーバアドレス等が設定される。これちの情報は気付アドレス等取得部 3 1 により自動で、もしくは手動で取得され替続される。

[0054] ネットワークBにて必要な各種情報が取得されると、移動IP管理部25の移動IP登録部33k より、ネットワークAのホームエージェントサーバ1に 対して気付けアドレスCoAが送付され移動登録がなさ ット送受信については、通常はカブセリング処理部22 が動作して移動IPプロトコルの処理が行われる。この ときIP処理部14から見ると、移動IP処理部15が 擬似的なデフォルトゲートウェイとして動作し、IP処理部14より上位には移動端末2が移動したことが配識 されないこととなる。

【0056】例えばネットワーク Cのクライアント 5 に パケット 送僧する場合や、当該クライアント 5 からのパ ケットがホームエージェントーバーで代理信されて 転送されてきたような場合には、カブセリング処理部2 10 2 にて移動 I P プロトコルに対応した処理が施される。 これにより、N C Gシステムにおける三角通信経路が確 保される。

【0057】上位(指示インターフェース18)からの 指示により、移動先の影算機への直接アクセンが要求さ れた場合、入力スイッチ21が切り替わり、パケット処 埋はアドレス変換部23により行われる。なお、この指 示情報は振り分け般定情報として振分設定情報格納部3 3に管理されている。このときアドレス変換部23では 送信パケットの送信元アドレスが端末のホームアドレス 20 から気付けアドレスに変更され、チェックサムなどの再 計算が行われる。

【0058】また受信パケットの処理は、通常はカプセ リング処理館22で処理される移動1Pプロトコル対応 モードとなっている。しかし、上位 (指示インターフェ ース18)からの指定があった場合には、受信したパケットの状態によりカプセリング処理部22へ加、アドレス変換部23へかが振り分けられる自動振り分けモードとなる。

【0059】この場合、受信パケットにホームエージェ 30 ントによるカプセル化が施されていればカプセリング処 理部22に渡され通常の移動 I Pパケットの処理が行わ れる。

[0060] 一方、カブセリングされておらずかつ宛た アドレスが気付けアドレスであった場合には、宛先アド レスが気付けアドレスかちホームアドレス Nに変換され て I P処理部 1 4 に渡される。このときは、移動先のロ 一カルな計算機等から送信パケットが、冗長な三角経 窓を通ることなく移動線末 2 に直接着信する。

[0061]以上の処理について図1、図3及び図5を 40 用いて具体的に説明する。図5は移動後の移動端末と他 ネットワーク上の通信相手との通信及び移動端末とその 移動ネットワーク上のローカル資源との通信について説 明する図である。

【0062】まず同図(a)に示すように、移動端末2 からネットワークに上のクライアント5へのパケット送 信を説明する。まず、IP処理部14から移動端末2の ホームアドレスNを送信元アドレスとし、クライアント 【0063】このパケットは入力スイッチ21によりカプセリング処理能22に送られ、当該カプセリング処理 部22からそのままの送受信アドレスでネットワークB からクライアント5に送信される(図5:a2)。クラ イアント5では、この受信パケットの送信元アドレスを 見てネットワークAの移動端末2からパケットを受け取ったと認識する。

【0064】次に、図5(b)に示すように、このクライアント5が移動端末2に返信する場合を考える。この場合、クライアント5からは、移動端末2のホームアドレスNを送信先アドレスとしたパケットが送出され、当該パケットはネットワークAに到着する(図5:b)

(0065)ネットワークAの伝送路上に流された上記パケットは、ホームエージェントサーバ1により代理受信される。さらに送信元アドレスHAをホームエージェントとし、送信先アドレスCOAをネットワークB上の移動機末Bの気付けアドレスとしたパケットが作成され送出される(図5:b2)。なお、先に代理受信されたパケット部分はカブセル化され暗号化されている。

【0066】ホームエージェントからネットワークBに 送電されたパケットは、移動端末こに受信され、ホーム エージェントからの転送パケットであることが検知され る。これにより出力スイッチ24からカブセリング処理部22に振り分けられる。そして、カブセリング処理部22で振り分けられる。そして、カブセリング処理部122でカブセル化されたオリジナルのパケット(代理受信前のパケット)が取り出され、1P処理部14に引き渡される。

【0067】したがって、1P処理部14からすれば、ネットワークAに接続されている場合と同一状態のパケットを受り取ることになる。以上は、移動1Pプロトコルが実現された場合の処理であるが、次に、ネットワークB上のプリンタ6と適信する場合について図5(c) 及び(d) を用いて説明する。

【0068】まず、IP処理部14からは、ホームアドレスNを送信元として、プリンタ6のIPアドレスPが送信先として付された送信パケットが出力される(図5:c1)。

【0069】 この場合は、当該プリンタ6に送信すると きはアドレス変換をするように振り分け設定情報格熱部 34に情報設定されているとする。この設定情報に基づ ま、上記パケットは入力スイッチ21によりアドレス変 換盤23に振り分けられる。

【0070】パケットはアドレス変換部23により送信 元アドレスをCoAとするように再構成され、プリンタ 6に送出される(図5:c2)。このパケットを受け取 ったプリンタ6では、必要に応じ、移動端末2にパケッ ト送信を行う。プリンタ6は、送信元アドレスをCoA 元アドレスをPとし、送信先アドレスをCoAとなるように作成され送出される(図5:d1)。

【0071】 このパケットは、ネットワークBの伝送路 上で移動端末2により直接受信される。そして、その送 信元受信先アドレスによりホームエージェントからの送 信ではないと出力スイッチ24により判断され、アドレ ス変換郷23に割り振られる。

[0072] 割り振られたパケットは、アドレス変換部23によって、その送信先アドレスがNになるように再構成され、「P処理部14に引き渡される(関5:d2)。こうして、「P処理部14ではネットワークAに接続されているのと同一環境で処理が実行できる。

【0073】上述したように、本発明の実施の形態に係る移動 1 Pシステムの移動端末は、移動 1 P処理部 1 を と 1 P処理部 4 と別論に設け、これを 1 P処理部 1 を デバイスドライバ1 6 の間に挿入して移動 1 P プロトコルを実現するようにしたので、移動 1 P プロトコルを 用いて移動大ネットワークにて逓信する場合に、既存の 1 P プロトコル処理部分に変更を加えることなく簡便に 移動 1 P 機能を実現させることができる。

【0074】また、本実施形態の移動端末は、移動 I P 処理第15に、カプセリングによる移動 I P 処理を実行するカプセリング処理部22とアドレス変換により移動 大の資源に直接アクセスする処理を実行するアドレス変換部23とを設け、これらの処理を切り替えるようにしたので、当該移動端末とを移動させな場合でも、移動前 E 同様な環境で他の計算機にアクセスできるという移動 I Pの利点を保持しつつ、移動先のローカル資源に対しては冗長な三角経路を取ることなく直接通信が行えるようにすることができる。とかできる。とができる。

[0075] なお、本発明は、上記名実施の形態に限定されるものでなく、その要旨を逸脱したい報節で種々に変形することが可能である。 例えば実施形態では参動 1 P処理を夢崎端末本体上のソフトウェア処理で実現するようにしているが、本発明はこのような場合に限られるものではない。例えば移動 1 P処理部 1 5 の移動 1 P機能と 1 A Nボードや L A Nカードのなどのハードウェアで実現するようにしてもよい。

[0076]また、実施形態に記載した手法は、計算機 40 (コンピュータ)に実行させることができるプログラム (ソフトウエア手段)として、例えば磁気ディスク (フロッピーディスク、ハードディスク等)、光デイスク (CD-ROM、DVD等)、半導体メモリ等の記憶媒体に格納し、また通信媒体により伝送して頒布することもできる。なお、媒体側に格納されるプログラムには、計算機に実行させるソフトウエア手段(実行プログラムのみならマデーブルやデータ構造も含む)を計算機内に

を読み込み、また場合により設定プログラムによりソフトウエア手段を構築し、このソフトウエア手段によって 動作が制御されることにより上述した処理を実行する。 【0077】

【発明の効果】以上群配したように本発明によれば、移動1Pプロトコルを用いて移動先ネットワークにて通信 する場合に、既存1Pプロトコル処理部に変更を加える ことなく移動1P機能を実現できる移動1P炎ステムの 移動編末及び62段線体を提供することができる。

【10078】また本発明によれば、移動1P機能を確保しつつも、移動先ネットワークのローカル資源に対してアクセスする場合には、ホームエージェントを介することなく直接適信することを可能として三角経路のオーバ、ペッドを削減できる移動1Pシステムの移動端末及び記録媒体を提供することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態に係る移動端末を適用する 移動 1 Pシステムの一例を示す構成図。

【図2】同実施形態の移動端末のシステム構成例を示す 20 図。

【図3】同実施形態の移動端末の一例を示すプロック構成図。

| [図4] 同実施形態の移動 I P管理部の構成例を示すブロック図。

「図5」移動後の移動端末と他ネットワーク上の通信相手との通信及び移動端末とその移動ネットワーク上のローカル資源との通信について説明する図。

(符号の説明)

1…ホームエージェントサーバ

2…移動端末

3…ルータ

4 …インターネット

5…クライアント

6…プリンタ

7…DHCPサーバ

11…上位処理部分

12…ソケットI/F

13…TCP/IP処理部

1 4 ··· I P 処理部

15…移動 I P処理部

16…デバイスドライバ

17…ハードウエア

18…指示インターフェース

2.1 …入力スイッチ

22…カプセリング処理部

23…アドレス変換部 24…出力スイッチ

25…移動 I P管理部

(8)

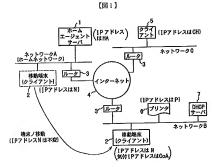
33…移動IP登録部34…振分設定情報格納部

(a)

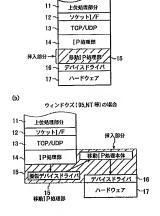
3 4 …振分設定情報恰納即 3 5 …入力スイッチ切替指示部

13

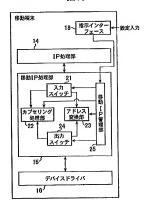
*36…入力スイッチ本体 A, B, C…ネットワーク



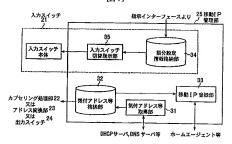
[図2]



UNIXの場合



[图4]



[図5]

- (a) ネットワーク B上の移動端末からネットワーク C上の クライアントへの送信 送信元 送信先
- a1.IP処理部→カプセリング処理部 NCHデータ本体
- a2. 移動端末→クライアント (カプセリング処理部)
- (b) ネットワーク C上のクライアントからネットワーク B上の 移動端末への送信 b1.クライアントーネットワークA ボームエージェント」 「GFINデーク本件」)
- b2,ホームエージェント→移動端末 (カブセリング処理制)
- b3、カプセリング処理部→IP処理部 CHNデータ本体
- (c) ネットワークB上の移動端末からプリンタへの送信
- 送信元 送信先 c1.[P処理節→アドレス変換部 N | P | データ本体
- o2. 移動端末→プリンタ (アドレス変換部) [GoA|P|データ本体]
- (d) ネットワーク B上のプリンタから移動端末への送信
- d1. ブリンタ→移動端末 (アドレス変換部) d2. アドレス変換部→J P 処理部 P N データ本体